## Gráficas Flip

Geometría Computacional Ailyn Rebollar Pérez

## Preguntas sobre la gráfica flip

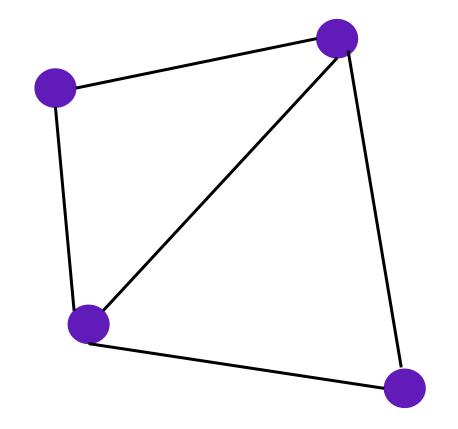
¿Qué serán los nodos de la gráfica flip?

- ¿Cómo le haremos para conectar dos nodos?
- ¿Será siempre conexa?

### **Definiciones**

Triangulación





### Recordemos que...

No siempre las triangulaciones son únicas.

Una triangulación a lo más puede tener n-2 triángulos.

Una triangulación a lo más puede tener n-3 diagonales.

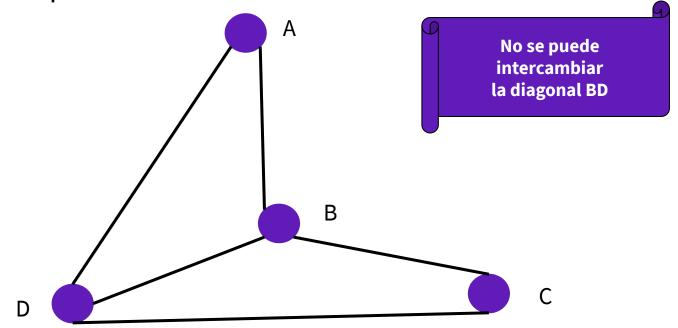
## Definición de la gráfica flip

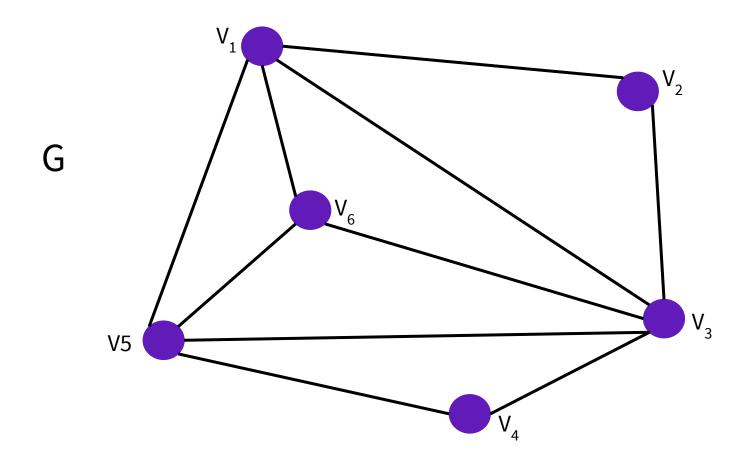
Para un conjunto de puntos S, la **gráfica flip** de S, es una gráfica donde sus nodos son conjuntos de triangulaciones de S.

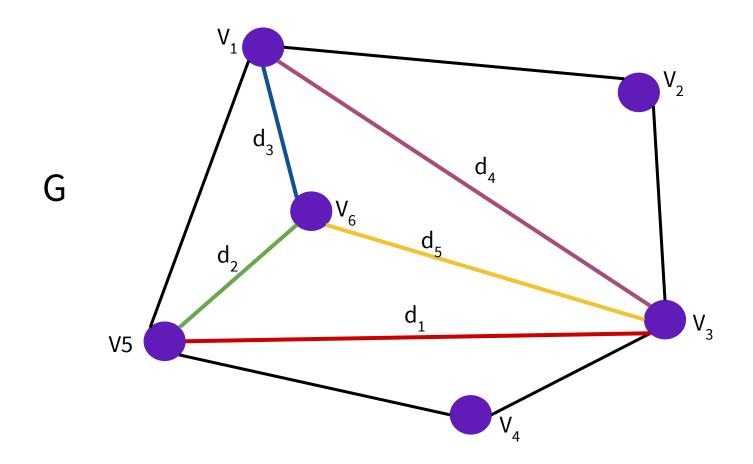
Dos nodos  $T_1$  y  $T_2$  de la gráfica flip están conectados por un **arco** si una diagonal de  $T_1$  puede ser intercambiada(flip) para obtener a  $T_2$ .

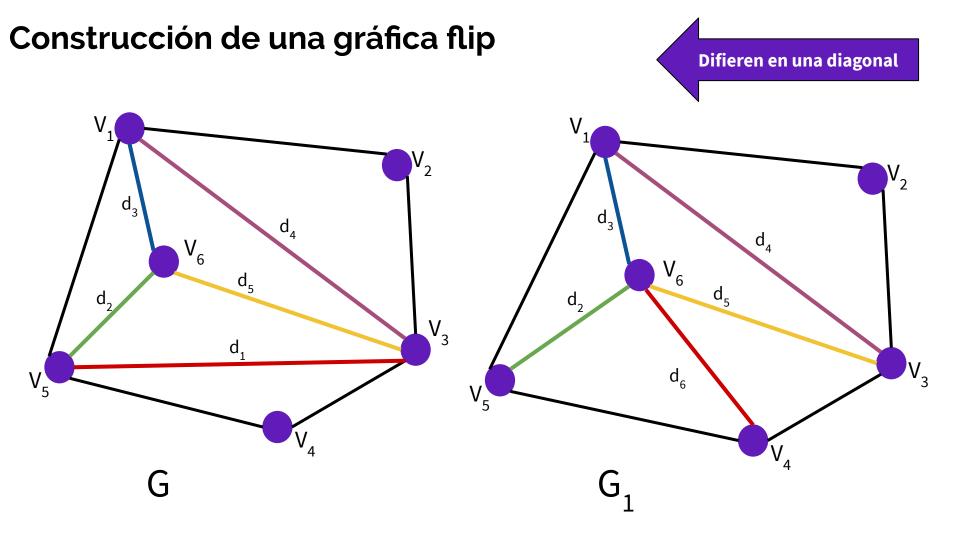
### Observación

Los flips (intercambios/giros de diagonales) no son posibles para cuadriláteros no convexos.

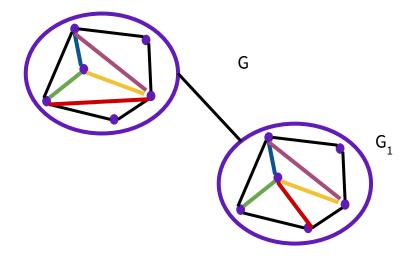


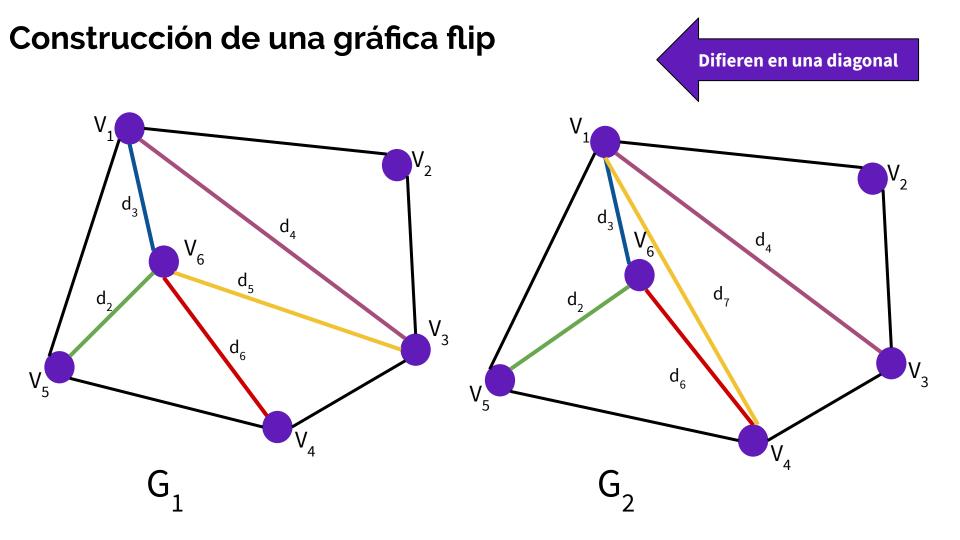




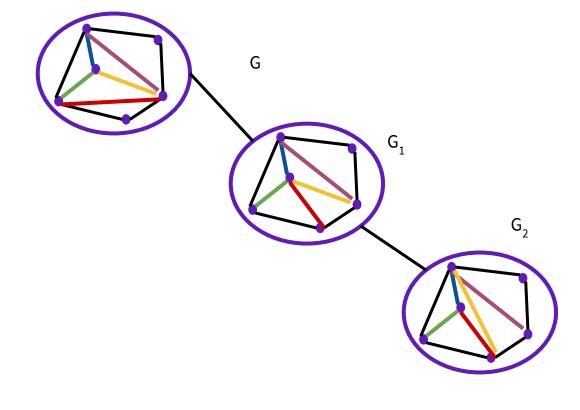


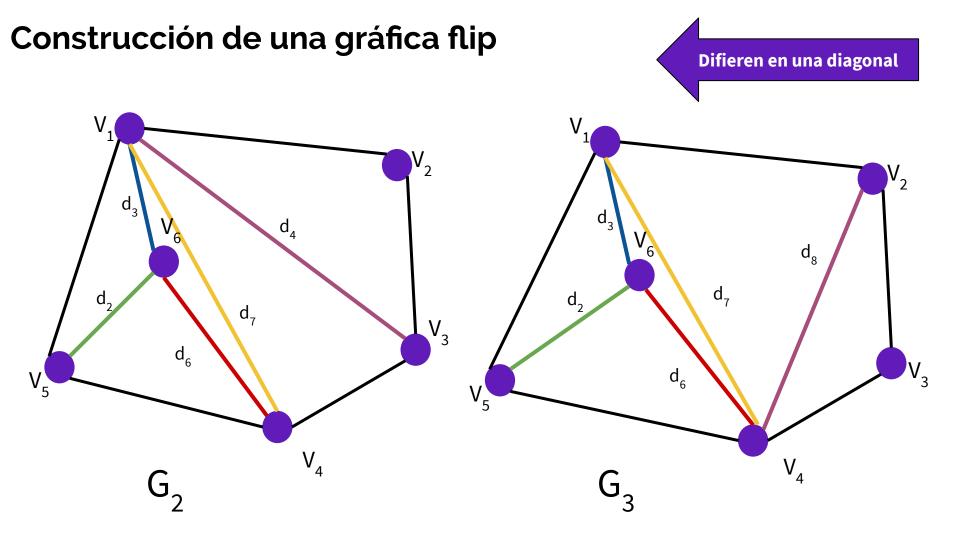
G y G<sub>1</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip



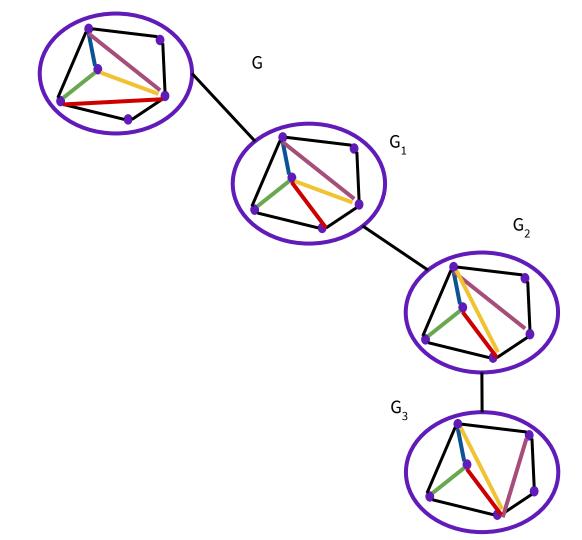


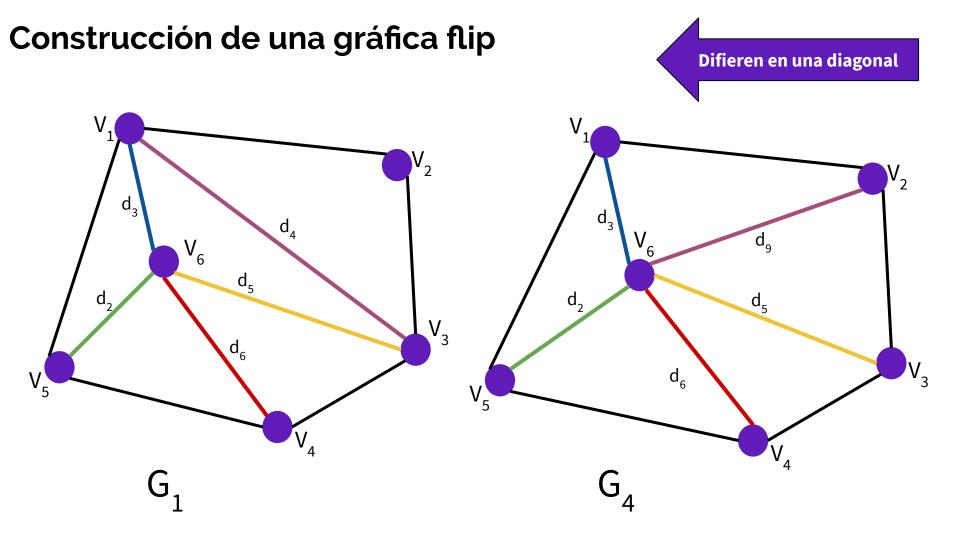
G<sub>1</sub> y G<sub>2</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip



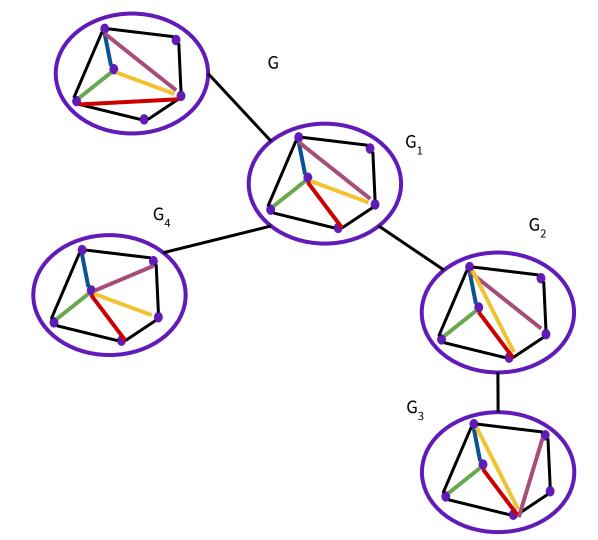


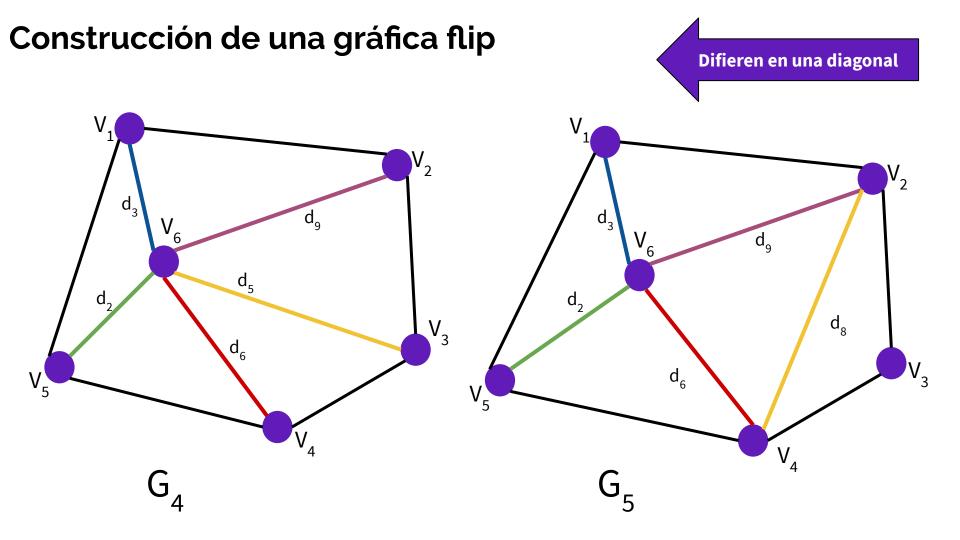
G<sub>2</sub> y G<sub>3</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip



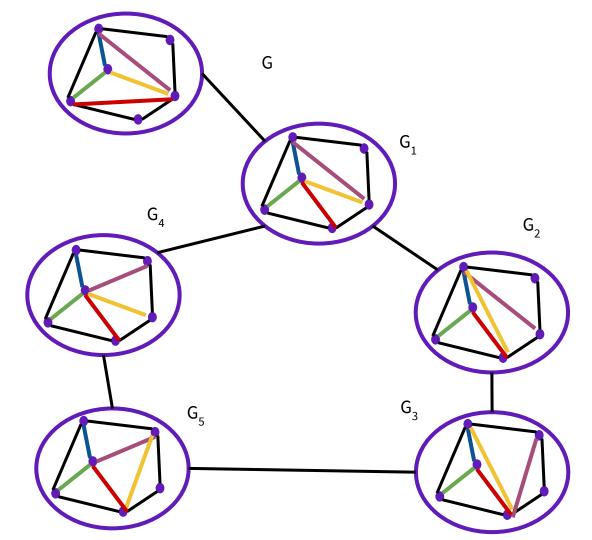


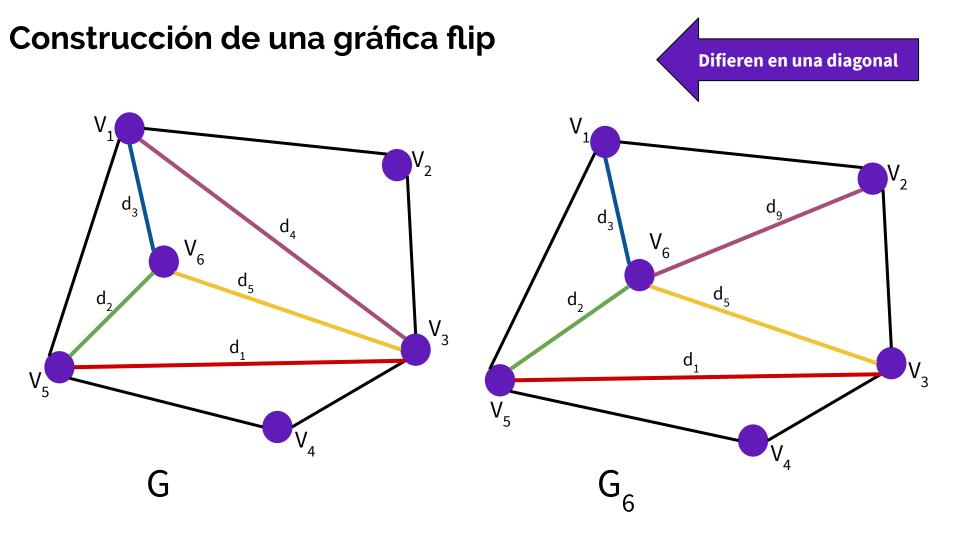
G<sub>1</sub> y G<sub>4</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip



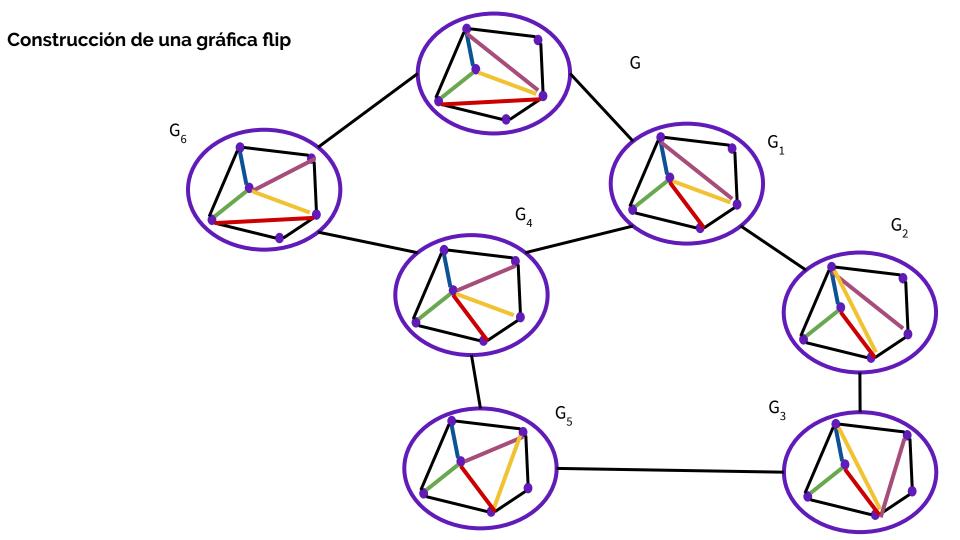


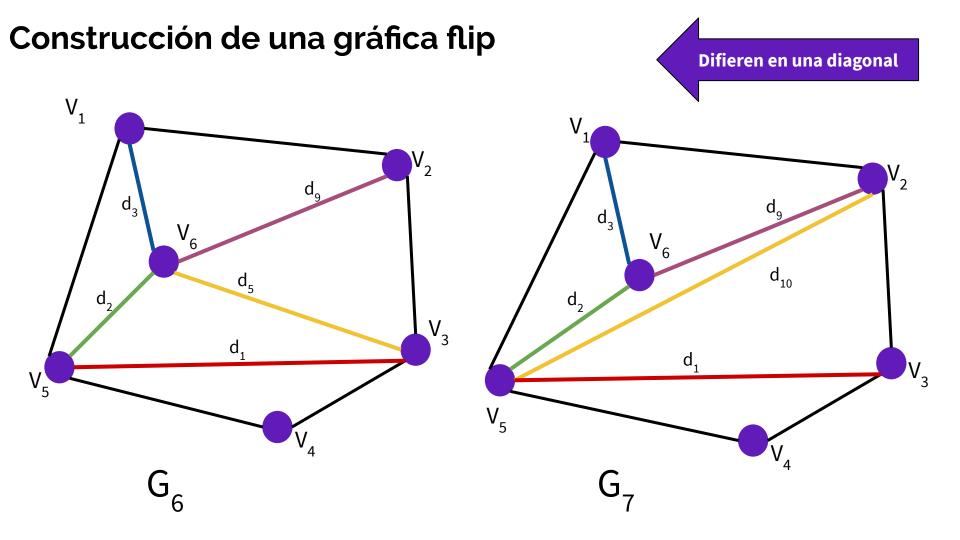
G<sub>4</sub> y G<sub>5</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip



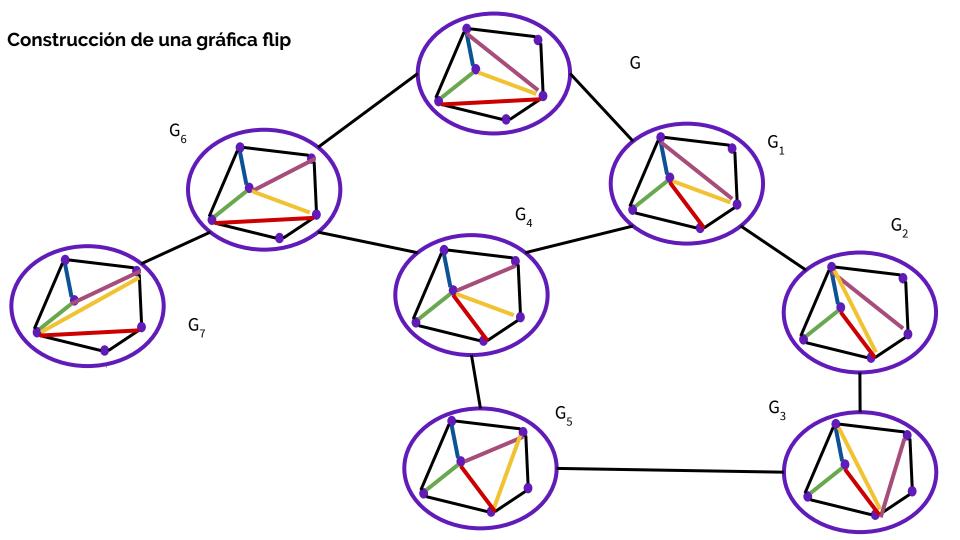


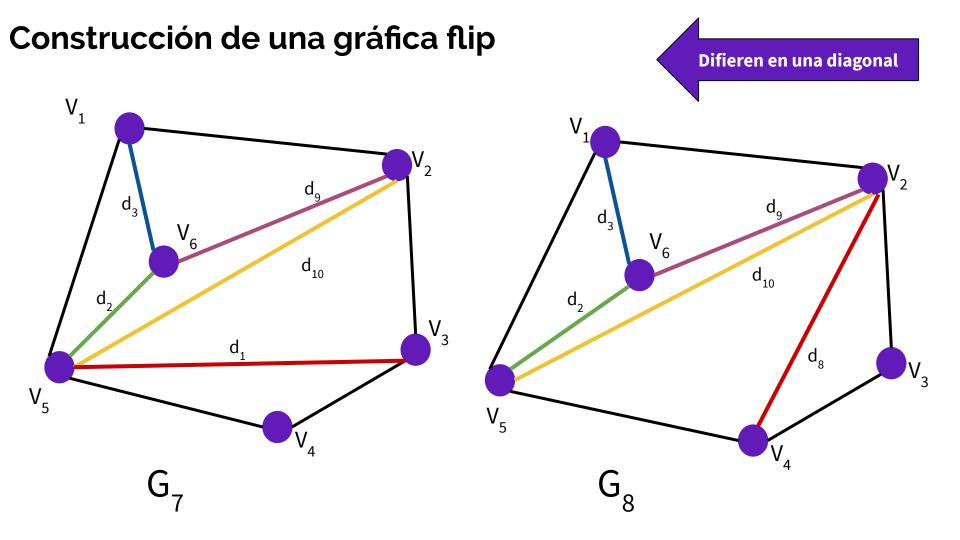
G y G<sub>6</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip



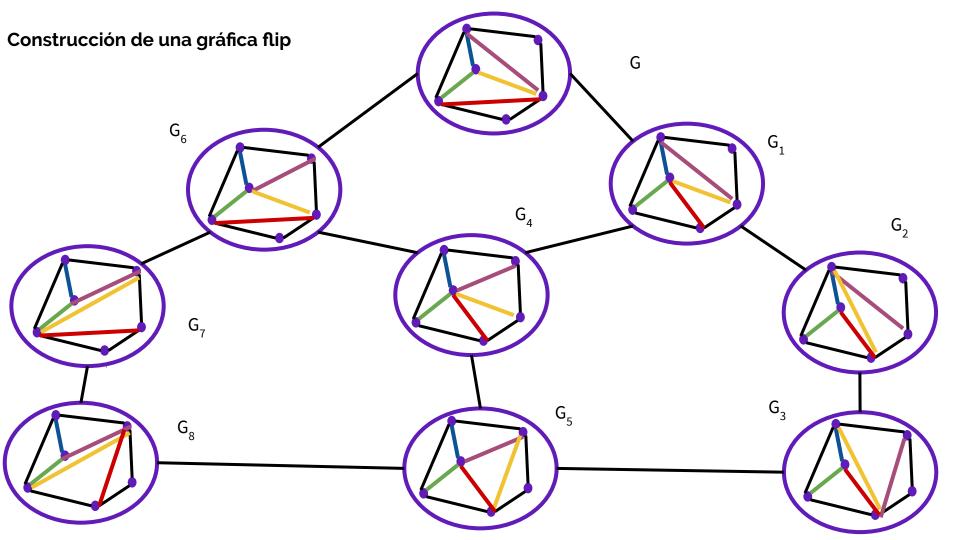


G<sub>6</sub> y G<sub>7</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip





G<sub>7</sub> y G<sub>8</sub> difieren en una diagonal, por lo que serán adyacentes en la gráfica flip



## ¿La gráfica flip es conexa?

Sí y fue demostrado por Charles Lawson en 1971

## Probando que la gráfica flip es conexa

**Teorema:** La gráfica flip de cualquier conjunto S en el plano es conexa.

La idea es ver que de una triangulación de S puede transformarse en otra por medio de una secuencia de flips.

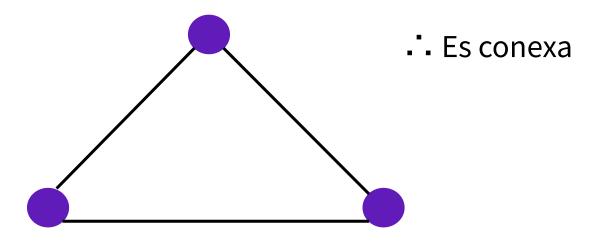
## Probando que la gráfica flip es conexa

Sea T₊ la triangulación obtenida de S (maximal).

Ésta triangulación se obtiene de un algoritmo incremental.

# Demostración por inducción sobre el número de nodos

**Caso Base n = 3:** 

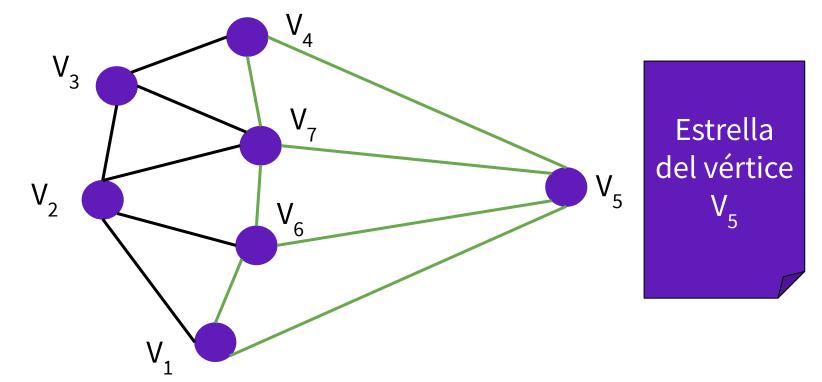


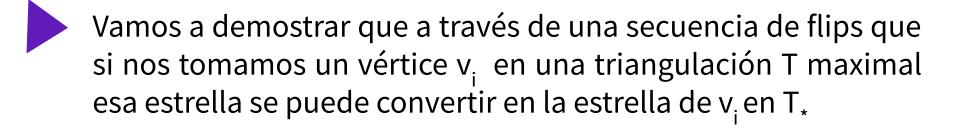
#### Hipótesis de Inducción:

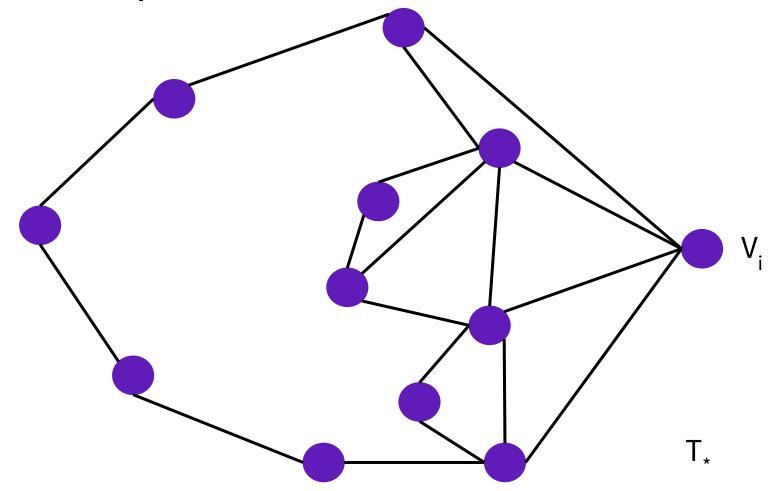
Supongamos para un conjunto de n puntos en el plano que su gráfica flip es conexa, es decir, para cualquier triangulación de S se puede convertir/llegar a la T<sub>\*</sub> de S por una secuencia de flips.

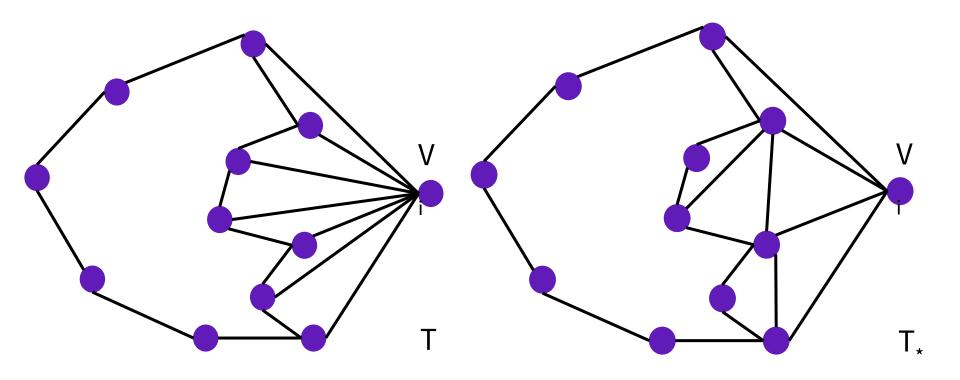
**Caso Inductivo para n+1:** 

La **estrella** de un vértice v de una triangulación es la unión de triángulos incidentes de v.



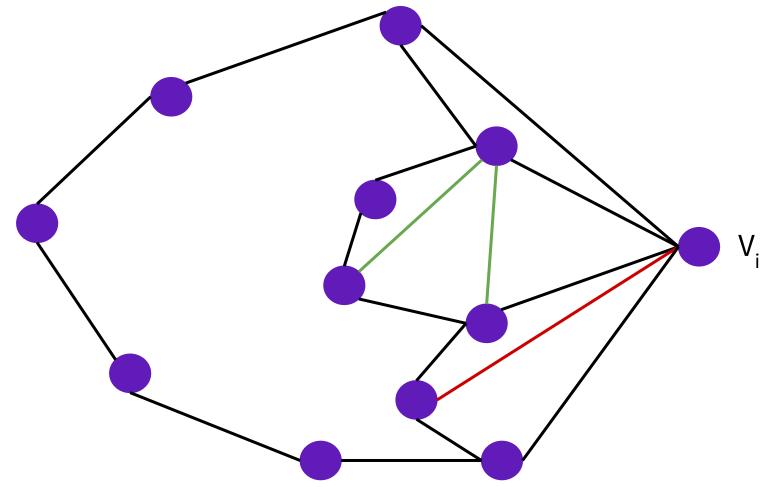


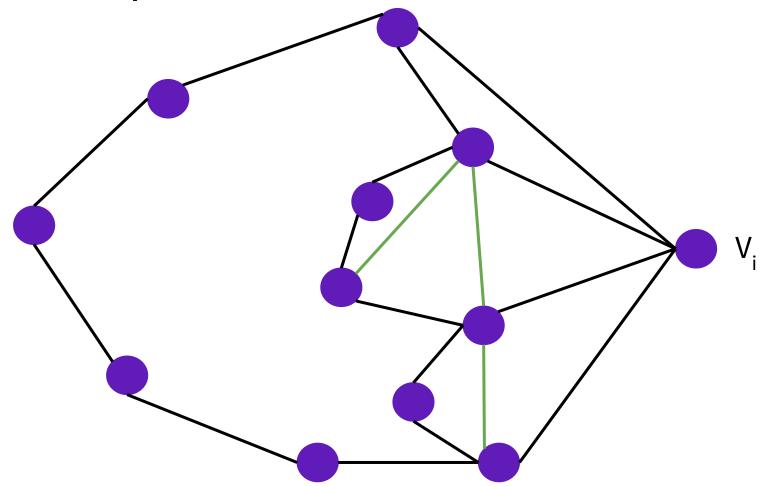




# ¿Cómo es el algoritmo incremental para un conjunto de puntos?

- Ordenamos los puntos de acuerdo a su coordenada x y si tienen la misma coordenada x, pasamos a hacerlo con y.
- Formamos un triángulo con los 3 primeros puntos, consideremos a  $p_k$  como el último punto tomado.
- Conectamos a p<sub>k</sub> con todos los puntos anteriores {p<sub>1</sub>, p<sub>2</sub>, ..., p<sub>k-1</sub>} visibles para él .
  - Repetimos el proceso para los siguientes puntos de uno en uno.





# ¿Cómo se relaciona el algoritmo incremental con la demostración?

Aplicamos el algoritmo incremental para cambiar de triangulación.

: Es conexa

# ¿Podemos saber cuál es la distancia del camino más corto entre dos nodos?

No podemos saber la longitud exacta pero podemos saber cuál sería su longitud a lo más.

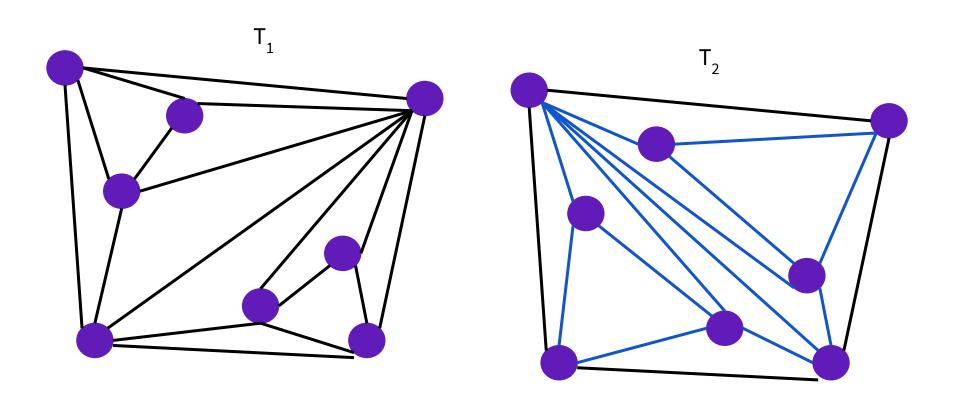
# ¿Podemos saber cuál es la distancia del camino más corto entre dos nodos?

Y lo sabemos gracias un teorema de Sabine Hanke, Thomas Ottmann y Sven Schurierer en 1996.

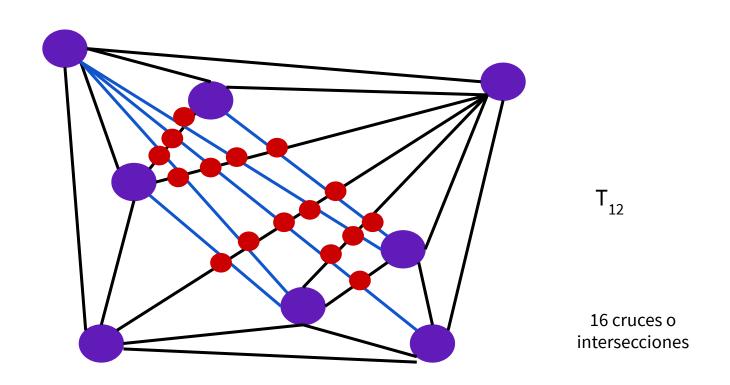
# ¿Podemos saber cuál es la distancia del camino más corto entre dos nodos?

**Teorema:** Sea S un conjunto de puntos en posición general y sean T<sub>1</sub> y T<sub>2</sub> dos triangulaciones de S. Sea T<sub>12</sub> el diagrama obtenido de sobreponer T<sub>1</sub> y T<sub>2</sub> entonces la distancia entre T<sub>1</sub> y T<sub>2</sub> en la gráfica flip es a lo más el número de cruces entre las aristas en T<sub>12</sub>.

### Distancia del camino más corto entre dos nodos



### Distancia del camino más corto entre dos nodos



# El diámetro en la gráfica flip

El diámetro de una gráfica es la longitud(número de arcos) del camino más largo entre 2 nodos.

El diámetro de una gráfica flip podemos interpretarlo como el máximo número de flips que hay para pasar de una triangulación a otra.

## El diámetro en la gráfica flip



**Corolario**: Para un conjunto de puntos S en el plano, el diámetro de su gráfica flip es a lo más (n-2)(n-3)

## **Aplicaciones**

#### **Enumerar:**

1. Enumerar los diferentes tipos de gráficas planas dado un tamaño

#### **Optimizar:**

1. Para generar una gráfica plana que sea óptima dado un criterio. (Ej. maximizar o minimizar los ángulos de los triángulos)

## Bibliografía:

- 1. Devadoss, Satyan L., O'Rourke ,Joseph. Discrete and Computational Geometry, Princeton University Press, 2011, p.66.
- 2. <a href="https://www.journals.elsevier.com/computational-geometry">https://www.journals.elsevier.com/computational-geometry</a>